

KOREAN INTELLECTUAL PROPERTY OFFICE

KOREAN PATENT ABSTRACTS

(11)Publication number:

1020040039900 A

(43) Date of publication of application: 12.05.2004

(21)Application number:

(22)Date of filing:

1020020068137

05.11.2002

(71)Applicant:

SAMSUNG ELECTRONICS CO.,

•

(72)Inventor: CHA, GYUN HYE

CHA, GYUN HYEON EOM, DU SEOP JANG, GI SU JU, YANG IK KIM, YONG SEOK KWON, O SEOK LEE, TAE JIN OH, JONG SU

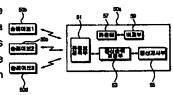
(51)Int. CI

H04B 7/00

(54) WIRELESS COMMUNICATION SYSTEM AND WIRELESS COMMUNICATION METHOD THEREFOR

(57) Abstract:

PURPOSE: A wireless communication system and a wireless communication method therefor are provided to enhance the transmission efficiency of wireless communication by changing a communication ranking among wireless communication instruments according to a queue state of transmitted and received data when one wireless communication instrument transmits and receives the data with a plurality of external instruments.



CONSTITUTION: A queue information retrieving unit(51) retrieves queue state information included in packet data. A communication ranking deciding unit(53) decides a communication ranking with respect to respective external instruments according to the number of queues on the basis of retrieved queue state information. A communication starting unit(55) starts communication with the respective external instruments according to the decided communication ranking.

© KIPO 2004

Legal Status

10-2004-0039900

(19) 대한민국특허청(KR) (12) 공개특허공보(A)

(51) Int. Ci. HB4B 7/00

(11) 공개번호 10-2004-003B900 (43) 공개일자 2006년05월12일

(21) 출원번호 10-2002-006813? (22) 출원일자 2002년 11월 05일 (71) 출원인 삼성전자주식회사 경기도 수원시 영룡구 매탄종 416 (72) 발명자 이태진 경기도수원시장만구조원등881번지한말타운148-901 차균현 서울특별시성복구성복등안암등5가1고려대학교전자공학과 경기도수원시활달구영통통산니무실건영이파트66[종802호 궤오석 서울특별시성복구성복등만암동5가(고려대학교건자공학과 서울특별시성복구성복등만암등5기1고려대학교전자공학과 서울특별시성복구성복등만암등5가1고검대학교전자공학과 대전광역시시구관자등대자연마음이파트108등1306호 서울특별시성복구성복등안압동5가1고려대학교전자공학과

의사경구 : 없음

(74) 머리인

(54) 무선통신시스템 및 그 무선통선병법

정흥식

ድዋ

문 발명에 따른 무선통신시스템은, 패킷단위 데이터 내에 구비된 큐 상태정보를 검색하는 큐정보검색부, 검색된 큐 상태정보에 기초하여 큐의 갯수가 많은 순서에 따라 복수의 외부기기의 각각에 대한 통신순위를 결정하는 통선순위결정부, 결정된 통신순위에 따라 각각의 외부기기와 통신을 개시하는 통신개시부, 외부기기 불로 개시되는 통신의 횟수를 가운당하는 카운터, 및 원택되는 데이터에 대용되는 제외부기기의 카운팅값의 최대카운탕값을 가지는 제2외부기기의 카운팅값의 최대카운탕값을 가지는 제2외부기기의 카운팅값의 최대카운탕값을 가지는 제2외부기기의 카운팅값의 보대카운탕값을 가지는 제2외부기기의 카운팅값의 보대카운탕값을 가지는 제2외부기기의 카운팅값의 보대카운탕값을 가지는 제2외부기기의 카운팅값의 보대카운탕값을 가지는 대로부를 구내한다. 여기서, 봉선재사본는 제1외부기기의 카운팅값과 제2외부기기의 카운팅값의 보다가기의 등신순위가 최우선이 마니면, 제1외부기기의 카운팅값으로부터 제1외부치기의 연속적으로 증가된 카운팅값 변화량을 감산한다. 또한, 카운터는 통신순위가 최우선인 제3외부기기의 카운팅값을 1만큼 증가시킨다. 미로씨, 하나의 무선통신기기가 복수의 무선통신기기와 데미터를 중수신하는 경우에 각 무선통신기가들의 높은 수물과 형용성을 동시에 보장할 수 있게 된다.

G#C

<u>£5</u>

412101

불부투스 시스템, 마스터, 슬레이브, 수울, 피코넷

BAR

584 288 MB

- 도 1은 불부투스 시스템의 피고낫과 스캐터넷을 나타낸 도면,
- 도 2는 마스터와 슬레이브 간의 100에 의한 용신을 보여주는 도면,
- 도 3은 하나의 마스터가 세계의 슬레이브와 데이터 송수신하는 경우의 라운드-로빈 클링빙법에 의한 데이터의 송수신을 보여주는 도면,
- 도 4는 표준적인 패킷의 형태를 도시한 도면,
- 도 5는 본 방당에 따른 피교넷으로 구성된 무선통신시스템을 개략적으로 도시한 도면,
- 도 6은 본 발명에 따른 무선봉신방법을 나타낸 호흡도,
- 도 7은 도 6의 큐 상태기반 스케플링방법에 의한 데이터의 송수신을 보여주는 도면,
- 도 8은 800 링크가 없는 경우의 도 6에 의해 통신이 개시된 슬롯에 대한 수울을 나타낸 도면,
- 도 9는 800 링크가 1개인 경우의 도 6에 의해 통신이 개시된 슬롯에 대한 수술을 나타낸 도면, 그리고
- 도 10은 도 5에 의한 카운터 변화량에 따른 링크별 수술의 변화를 나타낸 도면이다.

增强的 战机器 档束

모양의 목적

经银份 电静气 对象型的 髮 二 生物學 医强力会

본 발명은 불부부스 시스템과 같은 근거리 무선물선시스템 및 그 흥신방법에 관한 것으로서, 보다 상세하 게는, 하나의 무선통신기기가 복수와 무선통신기기와 대이터를 승수선하는 경우에 각 무선통신기기물의 높은 수울(throughput)과 형평성을 통지에 보장할 수 있는 무선통신시스템 및 그 흥신방법에 관한 것이다.

블루루스(Blustooth)는 전기용산, 네트워킹, 컴퓨팅, 소비재 부문 전반에 결천 무선 데이터 통산기술의 코드덩이다. 블루루스 기술은 근거리 내에서 하나의 무선 연결을 통해서 장치간에 필요한 여러 케이블 연 검을 대신하게 해준다. 예을 들어, 블루루스 무선기술이 휴대폰과 법량 컴퓨터 안에 구현되면. 케이블없 아도 연결되어 사용할 수 있게 된다. 블루투스 시스템의 일부가 될 수 있는 장치를로는 프린터, Pluk(persons) digital assistant), 데스크랑, FAX, 키보드, 조미스틱은 플론이고, 사살상 모든 디지털 장 비둘이 블루루스 시스템의 일부가 될 수 있다.

일반적으로, 블루루스는 최대 (40)단 건송속도 (Mbps 및 최대 건송거리 10 m를 갖는다. (Mbps는 사용자가 면허없이 (이용할 수 있는 2.4 GMb의 (SM(Industrial Scientific Mailion)) 주퍼수대역 내의 범주에 있는 주파수로서 존심고 저렴한 비용으로 실현될 수 있는 건송속도마다. 또한, 건송거리 10 m는 사무실 내해서 사용자가 휴대하고 있는 기기와 핵상에 설치해 둔 PC 간 건송거리로 충분하다는 판단에 따른 결정이다.

자동사가 유대하는 것은 기기와 역장에 열시에 문 PC 간 전용계라로 충분하는 관련에 따른 결정이다. 또한, 블루투스는 결물이 많은 라디오주파수 환경에서 작동되도록 고만되었기 때문에, 초당 1600회에 이루는 주파수 호칭(hotpinke)발식을 사용함으로써 결용에 짧은 무건 주파수에서도 안정적으로 데이터를 주고 발을 수 있게 한다. 마기저, 주파수 호칭방식은 HSS(Frequency-Hoppins Spread Spectrum) 방식이라고 도 말한다. FRSS 방식에서는 유건 주에진 주파수벤트를 많은 수의 호칭체일(Hopping Channel)로 나누고, 송산측에서 1차 변조된 신호(증간 주파수)를 PC(Redio Frequency) 주파수대(2.48년)로 주파수변환할 때 미리 장해진 순서에 따라 서로 다른 호롱체일에 발달한다. 이 때 산호가 말당되는 채널이 통은 속도로 변경되기 때문에 다른 제로 간을 호롱체일에 발달한다. 이 때 산호가 말당되는 채널이 통은 속도로 변경되기 때문에 다른 제공 간원 경영을 경영을 영향을 들어 수 시간에서는 이러 호칭 제일에 분산되어 수천된 선호들을 송산되어 경영을 향향을 들어 수 있는 수의 소청원이다. IEEE 802.11에서는 75개의 호칭체일을 사용하다. 그 호칭체일은 서로 1962 간격으로 바치되어 있다. 산호가 여러 채널 간을 호칭하면서 말당될 때, 시간적으로 연속하는 두 호칭 채널 간에는 상호 가설을 피하기 위해 적어도 8세간 이상의 간격을 두도록 하고, 호칭 채널을 바꾸는 속도(호칭물)는 1초당 2:5회 이상으로 규정하였다.

블루투스 시스템은 일대일 뿐만이니라 일대단증 연결을 지원한다. 플루투스 시스템은 도 1과 같이, 여러 게의 미코넷(planet)들이 함께 조직되고 연결할 수 있으며, 각각의 미코넷들은 서로 다른 주파스 호평 수 있으며, 각각의 미코넷들은 서로 다른 주파스 호평 인데 기가가 연결되다 항성된 블루투스 유닛의 구성단위를 말한다. 하나의 미코넷은 하나의 마스턴의 최대 7개의 슬레마트를 가끔 수 있다. 여기서, 마스턴에 하는 미코넷 내의 채널에 대한 전체적인 특성을 결정한다. 마스턴의 플루투스 디바이스 대드레스(Bluetnoth) Device Address: 80 ADEN는 주파수 호평달과 채널 에세스코드를 결정한다. 즉, 마스턴의 플루은 호흡일의 위상을 결정하고 단이당을 설정한다. 또한, 마스턴는 채널상의 토래객을 제대한다. 단지를 기기라면 어떠한 기기라 하던라도 마스터가 될 수 있으며, 일단 미코넷이 형성되면 그 후에 마스턴의 즐레마브의 역할이 다시 변경될 수도 있다.

마스터 기기와 슬레이브 기기는 기본적으로는 1호광술론(825 psel/1600초)를 단위로 하며 사본함방식(TOD: This Division Duplex)에 의해 양명한 통신을 수행한다. 복수의 패코넛이 함께 조직적으로 연결된 것을 스캐터넷(scatternet)이라 한다.

도 2는 마스터와 술레이브 간의 100에 의한 통신을 보여주는 도면이다. 도면을 참조하면, 타임슬롯으로 배당된 각 체결의 길이는 6% 40대를 타임슬롯의 수는 미교년 마스터의 블루루스 플록에 따라 결정된다. 또한, 타임슬롯에 의해 마스터와 슬레이브는 해일적으로 패킷을 전송할 수 있다. 즉, 마스터는 해수로 표 기된 타임슬롯에서만 패킷을 전송하며, 슬레이브는 음수로 표기된 타임슬롯에서만 패킷을 전송한다. 또한, 마스터나 슬레이브에 의해 전송되는 패킷은 5개 이내의 타임슬롯 내에서 구현되어야 한다. 여기서,

패킷은 피코넷 채널에서 전송되는 데이터의 단위를 말한다.

미코넛 내에서 등 여상의 술레이브가 하나의 마스터에 접속할 경우에, 마스터는 각 술레이브를 구분하기 위하여 각 술레이브가 활성화를 때 사용될 임시적인 3세트 마드레스를 할당한다. 즉, 마스터와 술레이브 사이에 교환되는 파켓은 모두 MADOR을 운반한다. 여기서, MADOR은 엠버 파드레스로 표현되며, 미코넛 내에 참여하는 활성 엠버플을 식별하기 위한 마드레스이다. MADOR은 이스터에서 술레이브로의 파켓 뿐 만아니라, 술레이브에서 마스터로의 파켓 모두에 사용된다. 술레이브가 마스터에 전출되지 있거나, 술레 이브가 파크모드 상태에 있는 경우에는 활당받은 MADOR은 포기되며, 마스터에 다시 연결될때 새로운 MADOR을 할당받아되면 한다. 미코넛이 하나의 마스터와 7개의 술레이브로 제한되는 하유는, 블루루스 표준에서 마스터가 활성화를 즐레미브들에게 활당해 주는 마드레스(MADOR)가 3세로 필대로 자형되며 있 기 때문이다. 즉, 최대 6개의 마드레스 중 어드레스 1000 는 마스터에서 슬레이브로의 브로드캐스팅 응도로 사용하고 나대자 1001 부터 111 개지 7개의 아드레스만 사용할 수 있기 때문이다.

파코넷 내에서 하나의 마스터가 물 이상의 슬레이브와 데이터를 승수신하는 경우에, 마스터는 타임슬롯을 통일한 긴격으로 나누어 각각의 슬레이브에 활당하며, 각각의 슬레이브에 활당된 타임슬롯을 통하며 상호 간의 슬뿔없이 왕발한 데이터 승수선을 할 수 있게 된다.

마스터가 각각의 슬레이브와 데이터를 송수산하는 방법으로서, 중래의 기술에 따른 무선확산은 주로 라운 도-로빈 클립(round-tobin politing)방법을 사용한다.

도 3은 하나의 마스터가 세계의 슬레이보와 데이터 송수선하는 경우의 라운드-로빈 플링방법에 의한 데이터의 송수선을 보여주는 또한이다. 도면을 참조하면, 라운드-로빈 플링방법은, 마스터가 슬레이브를 불량하는 경우에 물링을 받은 슬레이브만이 마스터에 더미터를 전송할 수 있도록 하는 방법이다. 즉, 마스터는 작산편 슬롯에서 데이터의 전송이 가능하다. 슬레이브는 파스터로부터 물딩을 받은 경우에만 안접한 홍수번째 슬롯에서 데이터의 전송이 가능하다. 그 외의 다른 슬레이브들은 해당 슬롯에서 데이터를 전송하는 것이 금지된다. 이 경우, 마스터는 각각의 슬레이브 1, 슬레이브 2, 및 슬레이브 3을 순차적으로 돌당하다. 마스터의 클링에 의해 각각의 마스터-슬레이브의 쌍은 전체 전송물의 1/3에 해당하는 비율로 데이터를 송수선할 수 있게 된다.

그런데, 라운드-로빈 불량방법에 따르면, 각각의 마스터-슬레이브 쌍의 데이터 전송불이 동일한 경우에는 별 문제이나, 응용 사비스의 종류에 뛰만 각각의 마스터-슬레이브 쌍의 데이터 전송불이 동일한 경우에는 당시에는 시스템의 성능을 떨어뜨린하는 문제점이 있다. 즉, 피코넛 내에서 한 쌍의 마스터-슬레이브의 사이에 송수십되는 데이터의 양에 대한 생의 마스터-슬레이브의 사이에 송수십되는 데이터의 양에 비해 적거나 거의 없는 경우에도 각각에 닿당된 슬롯을 만나세요! 피킷의 교환으로 사용하기 때문에, 데이터를 전송할 수 있는 슬롯의 낭비를 초래하게 되며 결과적으로 사스템의 성능을 떨어뜨리게 된다.

型型的 OF IN THE TOTAL TOTAL

본 발명은 상기의 문제점을 해결하기 위하여 참안된 것으로서, 하나의 무선물신기가가 복수의 외부기기와 데이터를 승수신하는 경우, 승수신되는 데이터의 큐 상태에 따라 통신가기 간의 통산순위를 변경시킴으로 써 무선통신의 전송효율을 높일 수 있는 무선통신시스템 및 그 통신방법을 제공하는데 그 목적이 있다.

발명의 구성 및 작용

상기의 목적을 달성하기 위한 본 발명에 따른 무선통신시스템은, 패킷단위 데이터 내에 구비된 큐 상태정 보를 검색하는 큐정보검색부, 검색된 상기 큐 상태정보에 기초하며 큐의 것수가 많은 순서에 따라 목수의 외부기기의 격각에 대한 통신순위를 결정하는 통신순위결정부, 결정된 상기 통신순위에 따라 각각의 상기 외부기기와 통신을 개시하는 통신계시부, 상기 외부기기 별로 개시되는 통신의 횟수를 가운함하는 카운타, 및 입력되는 상기 데이터에 대응되는 제1외부기기의 카운탕값과 최대키운팅값을 가지는 제2외부 기기의 카운팅값을 비교하는 비교부를 구비한다.

여기서, 통신개시부는 제1외부기가의 카운링값과 제2외부기기의 카운링값의 처하가 설정치보다 작은 경우, 통신순위가 최우선인 제3외부기기와 통신을 개시한다.

또한, 상기 카운터는 상기 제업복기가의 통신순위가 최우선이 아니면, 상기 제업복기가의 카운틱값으로 부터 상기 제1외부기가의 면속적으로 증가된 카운틱값 변화량을 감산한다. 또한, 카운터는 통신순위가 최 우선인 상기 제3외부기기의 카운틱값을 1만큼 증가시킨다.

한편, 통신개시부는 상기 제1외부기가의 통신순위가 최우선이면, 상기 제1외부기기와 통신을 개시한다. 이 경우, 상기 카운터는 상기 제1외부기기의 카운틱값을 1만큼 증가시킨다.

통신개시부는 상기 제1의복기기의 자유림값과 상기 제2의부기기의 카운림값의 차이가 설정치보다 큰경우, 상기 제1의부기기와 통선을 개시한다. 이 경우, 상기 카운터는 상기 제1의부기기의 카운림값에 상기 제1의부기기의 증기된 최대카운림값 변화량과 연속적인 카운림값 변화량의 차이를 가신한다.

이로써, 본 발명에 따른 무선통신시스템은, 복수의 외부기기와 데이터를 송수신하는 경우에 송수신되는 데이터의 큐 성대에 따라 봉신기기 간의 봉신순위를 변경시험으로써 무선통신의 전송효율을 높일 수 있게

한편, 본 발형에 따룬 무선물신시스템은, 페켓단위 데이터 내에 구비된 큐 상태정보를 검색하는 단계, 검 역된 상기 큐 상태정보에 기초하여 큐의 것수가 많은 순서해 따라 목수의 외부기기의 각각에 대한 동선순 위를 결정하는 단계, 결정된 상기 통신순위에 따라 각각의 상기 외부기기와 통신을 게시하는 단계, 상기 외부기기 발로 게시되는 통신의 횟수를 가운링하는 단계, 및 업략되는 상기 데이터에 대응되는 제 되부기 기의 기운링값과 최대카운링값을 가지는 제2외부기기의 카운링값을 비교하는 단계를 구비하는 무건봉신방 법을 제공한다. 이하, 청부된 도면을 참조하며 본 말명을 보다 상세하게 설명한다.

도 4는 표준적인 표킷의 형태를 도시한 도면이다. 피코넷 내에서 미스터와 슬래이브 사이에 송수신되는 데이터는 표킷단위로 전달된다. 도면을 최조하면, 각 일반적으로 표킷은 1개의 자체 즉, 역사스코드, 해 더, 및 페이로드로 구성된다. 그 위의 다른 형태의 표킷은 역사스코드만의 형태, 액세스코드 * 해더의 형 태가 있다.

파킷은 액세스코드로 시작된다. 액세스코드 다음에 해택가 있면, 액세스코드는 72비트(bite)의 결미이고, 액세스코드 다음에 해택가 없는 경우에 액세스코드는 88비토의 길이가 된다. 액세스코드는 피코넷 내의 체널로 교환되는 모든 파킷을 식별한다.

해당는 LC(Link Controller) 정보을 포함하다. AM_ADDR(Active Number Address), TYPE, FLDW, ARQN(Automatic Repeat request Number), SEON(Sequential Numbering scheme), 및 HEC(Header-Error-Check)의 6개의 필드로 구성된다.

M_ADDR는 하나의 마스터에 복수의 슬레이브가 접속된 경우, 미코넷 내에 참여하는 활성 멤버들을 식별한다. TYPE은 패킷이 SO(Synchronous Connection Oriented Link) 또는 MC(Asynchronous Connectionless Link) 중의 어디로 전송되는 패킷인지를 결정한다. 또한, TYPE은 SO 패킷의 타입이나 ACL 패킷의 타입이 수선되었는자를 결정할 수도 있다. FLME ACL 링크의 패킷의 호텔을 제어하는데 서용한다. ARDN은 패이로의 성공적인 건송을 소스로 알리는데 사용한다. 수신이 성공이면, MC(Microwleds): ARDN = 1)가리 탄되고, 이나면 MA(MRON = 0)가리탄되었다. SOM은 데이터 패킷 스트림의 연속적인 임배팅(maberins) 방법을 제공한다. HEC는 헤디의 완전성을 검사한다.

파이로드는 동기 음성필드와 비통기 데이터필드로 구분되며, AQ 패킷은 데이터 필드만을 가지고 SCO 제 것은 음성필드만을 가진다. 페이로드에는 페이로드 헤더가 구비된다. 페이로드 헤더는 페이로드의 길이에 대한 정보를 갖는다.

도 5는 본 발명에 따른 피교병을 구성된 부선물선시스템을 개략적으로 도시한 모면이다. 불류투스 시스템 (50a, 50b, 50c, 50d)는 각각 유정보 검색부(51), 통신순위 결정부(53), 통신개시부(56), 카운터(57), 및 비교부(59)를 구비한다.

마스터로서 등작되는 블루루스 시스템(50x)의 규정보 검색부(51)는, 승래이브로 등작되는 복수의 다른 불 투루스 시스템(50x), 50x, 50x)과 송수상되는 과켓단위 (IIOH에 구네된 큐(queue) 상태정보를 검색한다. 마기서, 큐 성대정보는 패킷약 웨이로드 해더의 이유배투(reserved bit)를 이용하며 교환된다. 큐는 프로 세상을 위하여 완송부에 대개하고 있는 데이터의 대기원을 말하며, 큐 상대정보는 대기하고 있는 데이터 의 대기열 상태정보 즉, 대기증인 데이터의 일이에 대한 정보를 말한다.

용선순위, 결정부(53)는 각각의 술레이브(50b, 50c, 50d)로부터 수신한 큐 상태정보에 기초하여 큐의 것수 가 많은 순서에(대한 각각의 술레이브(50b, 50c, 50d)에 대한 동산순위를 결정한다.

통산까시부(55)는 통신순위 결정부(53)에 의해 결정된 통신순위에 따라 통선을 개시한다. 예컨대, 각각의 술레미보 ((506), 술레미브 2(50c), 슐레미브 3(50d)와 마스터(50g)가 통산할 데미터가 피킷 한개석이고 각각의 쌍 마스터(50g)-슬레미브 1(50g), 마스터(50g)-슬레미브 2(50c), 마스터(50g)-슬레미브 3(50d)에 대한 큐의 갯수가 각각 (3-1), (1-1), 및 (2-1)이라고 하면, 마스터(50g)는 슐레미브 1(50g), 슐레미브 3(50d), 슐레미브 2(50c) 숲으로 통신을 개시한다.

카운터(57)는, 마스터(50a)에 대한 각강의 통신채널 마스터(50a)-슬레이브 (50b), 마스터(50a)-슬레이브 (50b), 마스터(50a)-슬레이브 (50b), 마스터(50a)-슬레이브 (50b), 마스터(50a)-슬레이브 (50b), 마스터(50a)-슬레이브 (50b), 마스터(50a)-슬레이브 (50b) 열로 개시되는 통신의 횟수를 카운팅한다. 비교부(59)는 예전대, 마스터(50a)와 슬레이브(50b) 사이에 데이터 송수신이 진행되는 경우에, 슬레이브(50b)에 대한 카운팅값과 다른 슬레이브(50c 또는 50d)의 최대 카운팅값을 비교한다.

도 6은 본 발명에 따른 무선물산방법을 타다면 충돌되다고, 도 7은 도 6의 큐/상태기반 스케롤링방법에 의한 데이터의 송수산을 보며주는 도면이다. 도면을 참조하며 본 발명을 보다 상세하게 설명한다.

설명을 용이하게 하기 위하여 마스터(50k)는 슬레이브 1(50k), 슬레이브 2(50c), 슬레이브 3(50d)와 데이터 송수신을 진행하는 도중이며, 피켓단위로 개시된 마스터(50k)-슬레이브 (1906), 마스터(50k)-슬레이브 3(50d) 사이의 통신횟수는 각각 30, 20, 및 30인 것으로 가정한다. 또한, 마스터(50k)-슬레이브 1(50k), 마스터(50k)-슬레이브 2(50c), 및 마스터(50k)-슬레이브 3(50d) 사이에 송수신되는 피켓단위 데이터의 큐백 것수는 각각 (3-1), (3-0), 및 (0-1)에며, 각각의 제널을 통해 송수신되는 피켓단은 연속적인 것으로 가정한다.

현재 마스터(50a)와 슬래이브 2(50c)사이에 대이터가 송수신되는 경우에, 마소터(50a)의 큐 정보검색부 (51)는 슬래이브 2(50c)에 송산하기 위한 패킷단위의 데이터로부터 큐 상태정보를 검색하며, 또한, 슬래 이브 2(50c)로부터 수신되는 데이터로부터 큐 상태정보를 검색한다(550)는 비교부(50)는 수신되는 데이터 에 대용되는 슬래이브 즉, 슬레이브 2(50c)에 대한 카운팅값 20과 현재까지의 기본링값 등 최대 카운팅값 즉, 슬레이브 3(50c)에 대한 카운팅값 50을 비교하며, 비교된 값의 차이가 설정치보다 근지를 관단한다 (5603).

비교된 값의 차이가 설정차보다 작으면, 좋신순위 결정부(53)는 검색된 큐 상태정보에 기초하여 큐의 갯수가 많은 상태에 따라 슬레이보 1(50b), 슬레이보 2(50c), 및 슬레이보 3(50d)에 대한 출신순위를 결정한다(50b)-6 이 경우, 마스타(50b)-슬레이보 1(50b), 마스타(50b)-슬레이보 2(50c), 및 마스타(50b)-슬레이보 3(50d) 사이에 승수신되는 해킷단위 대(1단의 큐의 갯수는 각각 (3~1), (3~0), 및 (0~1)이므로, 마스타(50b)-슬레이보 1(50b), 마스타(50b)-슬레이보 2(50c), 및 마스타(50b)-슬레이보 3(50d)에 대한 통신순위는 각각 1, 2, 3 가 된다. 그러나, 이와 같은 흥신순위는 해킷단위의 대(1단가 송수신을 때마다 변경될 수 있다. 연속적으로 송수신되는 패킷단위의 대(1단가 마스타(50b)-슬레이브 1(50b), 에 도시되었다. 즉, 도 7은 연속적으로 송수신되는 패킷단위의 대(1단가) 마스타(50b)-슬레이브 1(50b),

- 마스턴(50a)-슬랜이브 (2(50c), 마스턴(50a)-슬랜이브 ((50b), 마스턴(50a)-슬랜이브 ((50b), 마스턴 (50a)-슐랜이브 ((50b) 순으로 큐악,켓수가 많음을 나타낸다.

봉신개시부(55)는 현재 대대단을 송수산하는 슬레이브에 대한 통신순위가 최우선 연지를 판단한다(5507). 대기서, 현재 송수산되는 대마터에 대하여, 마스터(50a)-슬레이브 2(50c)의 통신순위는 최우선 순위가 아닌 것으로 판단된다.

현재 송수신되는 데이터에 대용되는 슬레이브 2(50c)와의 통신순위가 참우선이 아니므로, 카운터(57)는 슬레이브(50c)에 대한 카운틱값 즉, 젊으로부터 슬레이브 2(50c)의 연속적으로 증가된 카운틱값의 변화당을 끝간산한다(5809). 여기서, 슬레이브 2(50c)의 연속적으로 증가된 카운틱값의 변화당을 불수신되는 패킨에 대하여 대소터(50k)와 즐권이브 2(50c)의 통신자시가 연속적으로 이루어집으로까, 연속적으로 중기되었던 가운틱값의 변화당을 말한다. 즉, 현재 송수건되는 데이터의 이건에 마스터(50a)-슬레이브 2(50c)의 통신이 연속적으로 3월 개시되었다면, 슬레이브 2(50c)의 카운틱값 변화당은 3이된다. 따라서, 슬레이브 2(50c)에 대한 카운틱값은 20에서 17로 변화된다. 통신재서부(55)는 최상위의 슬레이브 즉, 슬레이브 1(50a)과 통신을 개시한다(5511). 이로씨, 마스터(50a)는 부수의 슬레이브(50b, 50c, 50d)와 데이터를 송수신하는 경우에, 패킷에 대한 구의 경수가 많은 데이터부터 처리하게 될으로써, 피고넷 내에서의 전체 시스템에 대한 건송호흡을 높일 수 있게 된다.

흥산개시부(55)가 청상위의 슬랜이브 즉, 슬렌이브 1(50b)와 통신을 개시하면, 카운터(57)는 슬렌이브 1(50b)에 대한 카운링강을 1만큼 증가시킨다(3613), 하나의 패킷이 처리되면, 이스터(50b)는 송수신되는 다음의 패킷에 대하여 상기와 동일한 등작을 수행한다(3615).

현재: 승수선되는 데이터에 대용되는 슬레이보와의 통신순위가 최우선이면 예컨대, 마스터(50a)가 슬레이 브 1(50b)와 데이터를 승수선하는 경우에는, 마스터(50a)의 통신계시부(55)는 슬레이브 1(50b)과 통선을 개시하여 송수신되는 데이터를 처리한다(S619), 이 경우, 카운터(57)는 통신이 개시된 슬레이브 1(50b)에 대한 카운링값을 1만큼 중가시킨다(S621).

승수선되는 패킷단위의 데이터가 처리되면, 마스터(50m)는 다음에 승수신되는 패킷에 대하여 삼기와 동일 한 등작을 수행한다(36(5).

안 중약을 구발된다(2019).
현재 중수신되는 데이티에 대응되는 슬레이브의 커운팅값의 최대 카운팅값의 처대가 설정치보다 크면, 에 컨대, 대스터(50a)와 슬레이브 2(50c)가 데이터를 중수신하고, 최대카운팅값 50과 슬레이브 2(50c)에 대한 커운팅값 20의 차대 30이 설정치보다 큰 경우, 카운터(57)는 슬레이브 2(50c)의 카운팅값 20에 최대카운팅값 변화량과 슬레이브 2(50c)의 카운팅값 변화량과 슬레이브 2(50c)의 카운팅값 변화량의 차대를 가산하다(367), 여기서, 최대카운팅값 변화량은 대스터(50a)가 슬레이브 1(50b), 슬레이브 2(50c)와 각각 인과이어리 및 테이징 과정을 거쳐 집속이 자시된 후, 각각의 슬레이브에 대한 연속적으로 증가된 카운팅값 변화량 중 최대의 카운팅값 변화량을 잃힌다. 여가서, 슬레이브 1(50b)에 대한 카운팅값 변화량이 2, 슬레이브 2(50c)에 대한 카운팅값 변화량이 3, 슬레이브 3(50c)에 대한 카운팅값 변화량이 3, 슬레이브 3(50c)에 대한 카운팅값 변화량이 2, 슬레이브 2(50c)에 대한 카운팅값 변화량이 3, 슬레이브 3(50c)에 대한 카운팅값 변화량이 3, 슬레이브 3(50c)의 카운팅값 변화량이 3가운터(57)는 슬레이브 2(50c)의 카운팅값 전에, 최대카운테값 변화량 7과 슬레이브 2(50c)의 카운팅값 변화량 3의 차이 4를 가산하다, 충수선되는 데이터에 대응되는 슬레이브의 카운팅값과 최대카운팅값의 차대가 설정치보다 근 경우에, 이와, 경우 방반으로 카운팅값을 변화시함으로써, 설정지에 달한 데이터의 중수신 방식이라운드로변 방식으로 변화되는 것을 방지한다.

통신개시부(55)는 송수신되는 데이터에 대용되는 슬레이보 즉, 슬레이브 2(50c)와 통신을 개시한다 (\$619), 카운터(57)는 통신이 개시된 슬레이브 2(50c)의 카운링값을 1만큼 증가서킨다(\$521), 여기서, 송 수신되는 데이터에 대용되는 슬램이보가 마스터(50c)와 통신이 개시되는 경우에는, 카운터(57)에 의한 카운링값이 1만큼 증가되는 단계는 생략될 수도 있다.

본 발명에 따른 무선통산시스템은, 불투투스 시스템과 같은 시분할병식 기반의 단거리 통신범위를 갖는 무선통산시스템에 있어서 하나의 마스터에 복수의 슬랜이보가 접속되는 경우에, 패킷에 대한 큐의 것수에 따라 통신의 순위를 변화시킴으로써 통산자원의 낭비를 방지할 수 있을 뿐만아니라, 미코넷 내의 전체적 인 무선통산시스템의 전송호를도 높일 수 있게 된다.

제안된 방식을 검증하기 위해 하나의 마스터에 6개의 슬래이보가 연결된 미코넷에 대해 컴퓨터 사물레이 선을 수행하였다. 데이터 트래픽은 표 1과 같이 상성하였다. 여기서, 마스터-슬레이보의 쌍 1, 2, 3, 및 4는 포이슬 과정(Poisson process : MP)을 통해 트래픽이 상성되며, 마스터-슬레이보의 쌍 5 및 6은 이건 상대 MMPP(two state Markov Modulated Poisson Process)에 약해 트래픽이 상성된다.

	MI	.S1	H2	25	M3	23	144	84	H5	\$5	H6	S 6
Process	MР	MР	MP	MР	ИP	kР	₩P	Mb	MMPP	MOPP	MAPP	MPP
Arrival			٠						0.19	0.19	0.19	0.19
rate	0.2	0.2	0.19	0.01	0.01	0.19	0.01	0.01	/0.01	/0.01	/ 0.01	/0.01
(transition n raet)				•			ŀ		(0.01)	(0.01)	(0.01)	(0.01)

도 8은 SSO 링크가 없는 경우의 도 6에 의해 통신이 개시된 슬롯에 대한 수름을 나타낸 모면이고, 도 9는 SSO 링크가 1개인 경우의 도 6에 의해 통신이 개시된 슬롯에 대한 수름을 나타낸 모면이다. 여기서, 형평 성을 위한 설정치는 300으로 하였으며, 구 상태기반에 의한 통신방식이 설정치에 달한 후 라운드-로빈 방식으로 바뀌는 경우와, 설정치에 달한 후에 카운링값을 변화시킨으로써 계속적인 구 상태기반 방식에 의한 통신을 수행하는 방법을 바고하며 시를레이션 하였다. 도면을 참조하면, 본 발명에 따른 무선통신방법은, 승수신되는 데이터에 대용되는 슬레이브의 카운랑값과 최대키운링값의 차이가 설정치에 달한 이후에도 무선통신시스템의 수술은 기의 변화가 없음을 알 수 있다.

도 18은 도 6에 의한 키유터 변화량에 따른 링크별 수출의 변화를 나타낸 도면이다. 첫번째 마스터-용례

이보의 카운링값은 변화시키고 다른 마스터 슬레이보의 카운림값은 고정시킨 후, 각 마스터 슬레이브 쌍 마다의 수울을 비교하였다.

도면을 참조하면, 미스터-플레이브 쌍 '의 카운빙값 변화량을 증가시킬 수록 수울이 높아짐을 확인할 수 있으며, 따라서 요구하는 ToS(Quality of Service)에 따라 카운링값 변화량을 다르게 설정하여 요구하는 QoS를 흔죽시킬 수 있음을 확인할 수 있다.

雄舞의 多子

본 발명에 따르면 무선용신시스템은, 하나의 무선통신기기가 복수의 무선통신기기와 데미터를 송수신하는 경우에 각 무선통신기기들의 높은 수물과 항평성을 동시에 보장할 수 있게 된다.

이상에서는 본 발명의 바람직한 실시에에 대해서 도시하고 설명하였으나, 본 발명은 상술한 특정의 실시 에에 한편되지 아니하며, 참구함됐어서 현구하는 본 발명의 요지를 벗어남이 없이 당해 발명이 속하는 기 술분이에서 통상의 지역을 가진 지면한 누구든지 다양한 변형 실시가 가능한 것은 물론하고, 그와 같은 변경은 청구범위 기재의 범위 내에 있게 된다.

(57) 경구의 범위

성구함 1

패킷단위 데이터 내에 구비된 큐 상태정보를 검색하는 큐정보감색부?

검색된 상기 큐 상태정보에 기초하여 큐의 것수가 많은 순서에 따라 복수의 외부기기의 각각에 대한 통신 순위를 검정하는 통신순위검정부; 및

결정된 상기 통신순위에 따라 각각의 상기 외부기기와 통신을 개시하는 통신개시부(를 포함하는 것을 목 장으로 하는 무선통신시스템.

성구한 2

저 1항에 있어서,

상기 외부기기 별로 개시되는 통신의 횟수를 키운팅하는 키운터; 및

송수신되는 상기 데이터에 대용되는 제1외부기기의 카운팅값과 최대카운팅값을 가지는 제2외부기기의 카 운팅값을 비교하는 비교부:를 더 포함하며,

상기 제1외부기기의 카운링값과 상기 제2업부기기의 카운링값의 차이가 설정치보다 작은 경우, 상기 통신 게시부는 상기 통신순위가 최우선인 제3업부기기와 통신을 게시하는 것을 목장으로 하는 무선통신시스템

청구한 3

제 2할에 있어서.

상기 제1외부기기의 통신순위가 최우선이 아니면, 상기 권문터는 상기 제1외부기기의 카운림값으로부터 상기 제1외부기기의 연속적으로 증가된 카운팅값 변화량을 감산하는 것을 특징으로 하는 무선통신시스템

생구함 4

상기 카운터는 통신순위가 최우선인 상기 제3의부기기의 카운병값을 1만큼 증가시키는 것을 특징으로 하는 무선통신시스템.

성구한 5

제 2호에 있어서,

상기 제1외부기기의 통신순위가 최후선이면, 상기 통신개시부는 상기 제1외부기기와 통신을 개시하는 것 을 목장으로 하는 무선통신시스템

청구한 6

제 5항에 있어서,

상기 카운터는 상기 제1외부기가의 카운랑값을 1만큼 증가시키는 것을 목장으로 하는 무선통산시스템.

청구한 ?

제 1할에 있어서,

상기 외부기기 별로 개시되는 통신의 횟수를 기운당하는 키운터; 및

승수신되는 삼기 데이터에 대응되는 제(전투기기의 카운링값과 최대카운링값을 가지는 제2의부기기의 카운링값을 비교하는 비교부(를 더 포함하대).

상기 제1외부기기의 키운링값과 삼가 제2의복기기의 키운링값의 차이가 설정치보다 큰 경우, 상기 중신제 시부는 상기 제1외부기기와 중신을 개시하는 것을 복장으로 하는 무선통신시스템.

원구한 8

제 7할에 있어서,

상기 카운터는 상기 제1외부거기의 카운팅값에, 복수의 상기 외부기기의 연속적인 카운팅값 변화량 중 최 대 카운팅값 변화량과 상기 제1외부기기의 연속적인 카운팅값 변화량의 치미를 가산하는 것을 목장으로 하는 무선통산시스템.

경구함 9

피켓단위 데이터 내에 구비된 큐 상태정보를 검색하는 단계;

검색된 삼기 급 실태정보에 기초하여 큐의 것수가 많은 순서에 따라 복수의 외부기기의 각각에 대한 통신 순위를 결정하는 단계되었

결정된 상기 통신순위에 따라 각각의 상기 외부기기와 통진을 개시하는 단계: 물 포함하는 것을 복징으로 하는 무건통신방법.

원구한 10

제 9할에 있어서,

상기 외부기기 별로 개시되는 통신의 횟수를 기운링하는 단계; 및

송수신되는 상기 데이터에 대용되는 제1회부기기의 카운팅값과 최대카운팅값을 가지는 제2회부기기의 카 운팅값을 비교하는 단계상을 더 포함하며,

상기 제1외부기기의 가운팅값과 삼기 제2일부가기의 카운팅값의 차이가 설정치보다 작은 경우, 삼기 통신 게시단계는 상기 통신순위가 최우선인 제3일부가기와 통신을 개시하는 것을 특징으로 6는 무선통신방법.

원구**앙** 11

제 10할에 있어서,

상기 제(외부기기의 통진순위가 최우선이 아니면, 상기 카운방당계는 상기 제1외부기기의 카운랑강으로부 더 상기 제(외부기기의 연속적으로 증가된 카운랑강 변화량을 감산하는 것을 특징으로 하는 무선통신방법

청구한 12

제 11할에 있어서,

상기 카운팅단계는 용신순위가 최우선인 상기 제3있부기기의 카운텡값을 1만큼 증가시키는 것을 특징으로 하는 무선통신방법.

성구합 13

제 10할에 있어서,

상기 제1외부기기의 통신순위가 최우선이면, 상기 통신개시단계는 상기 제1외부기기와 통신을 개시하는 것을 목장으로 하는 무선통신방법.

원구한 14

제 13할에 있어서,

상기 카운빙단계는 상기 채1외부기기의 카운빙값을 1만큼 증가시키는 것을 목장으로 하는 무선물건방법.

청구**한**·15

제 9할에 있어서,

상기 외부기가 별로 개시되는 통신의 횟수를 가운당하는 단계: 및

승수신되는 상기 데이터에 대용되는 제외부기가의 카운링값과 최대카운링값을 가지는 제2외부가기의 카 윤팅값을 비교하는 단계상을 더 포함하다.

상기 제1외부기가의 기운달값과 삼기 제2대부기가의 가운담값의 차이가 설정치보다 큰 경우, 상기 통신개 시단계는 상기 제1외부기가와 통신을 개시하는 것을 목장으로 하는 무선통신방법.

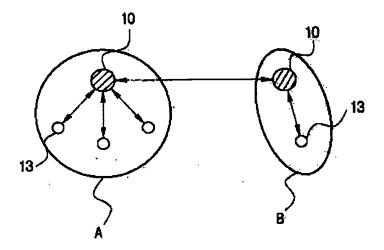
경구**한** 16

제 15한테 있어서.

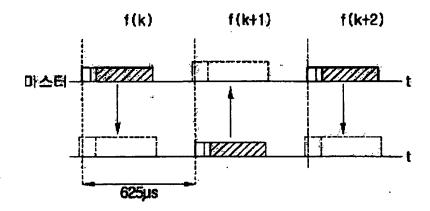
상기 카운팅단계는 장가 제(외부가기의 커운팅값에, 복수의 상기 외부가기의 연속적인 카운팅값 변화량 중 최대 카운팅값 변화량과 상기 제1외부가기의 연속적인 카운팅값 변화량의 치다를 가신하는 것을 목장 으로 하는 무선통신방법

도P!

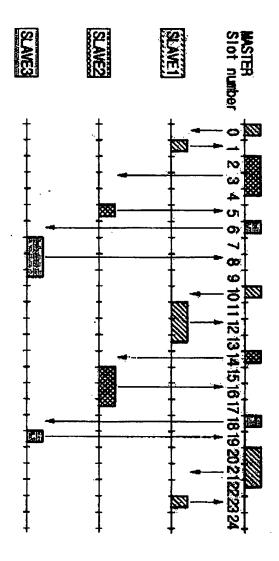
도명:



<u> 582</u>

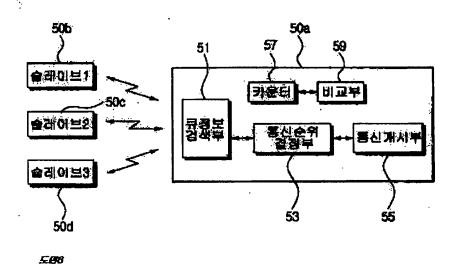


⊊B#8

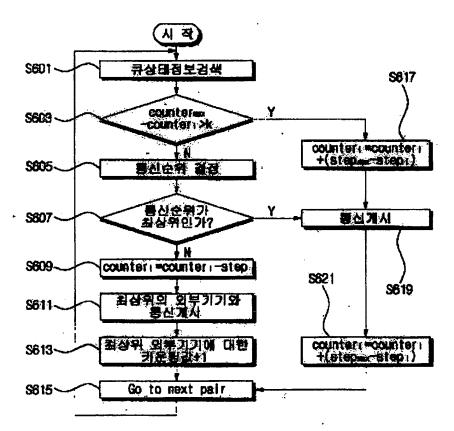


S**E**4

LS8_	72	54	0-2745 MSB	
	엑세스 코드	헤더	型の単二	



*£8*5



<u>587</u>

